# WO 2504/086802 A1



MC, NL, PT, RO, SE, SI, SK, TR), OAPI (BF, BJ, CF, CG, CI, CM, GA, GN, GQ, GW, ML, MR, NE, SN, TD, TG).

2文字コード及び他の略語については、定期発行される各PCTガゼットの巻頭に掲載されている「コードと略語のガイダンスノート」を参照。

添付公開書類:

— 国際調査報告書

(57) 要約: スレーブ基地局(1b)のフレーム同期部(11b)は、マスター基地局(1a)のフレームと自局のフレームとの同期をとり、受信用制御スロット設定制御部(12b)は、マスター基地局(1a)のフレーム内の受信用制御スロットと同一タイミングの自局のフレーム内の所定の受信用スロットを受信用制御スロットに設定する。すべての基地局(1a、1b)の受信レベル取得部(13a,13b)は、受信用制御スロットでリンクチャネル確立要求メッセージを受信したときに、当該スロットの受信レベルを取得し、通話チャネル割当制御部(20a,20b)は、通話チャネル割当指示に応じて、フレーム内の所定の送信用および受信用スロットにリンクチャネル確立要求メッセージを送信した移動局との間の通話チャネルを割当てる。

#### 明細書

無線基地局システム、チャネル割当方法、およびチャネル割当プログラム

### 5 技術分野

10

15

20

25

この発明は、無線基地局システム、無線基地局システムのチャネル割当方法、 および無線基地局システムのチャネル割当プログラムに関し、特に、1台のマス ター基地局と、当該マスター基地局とケーブルで接続された複数台のスレーブ基 地局からなる無線基地局システム、当該無線基地局システムのチャネル割当方法、 および無線基地局システムのチャネル割当プログラムに関する。

### 背景技術

PHSなどの無線基地局では、TDMA/TDD方式で通信を行っている。このTDMA/TDD方式では、1フレームは、上りと下りの4対のスロットで構成される。通常、この4対のスロットのうち、1対のスロットには、制御チャネルが割当てられ、3対のスロットには、通話チャネルが割当てられる。制御チャネルをC、通話チャネルをTで表すと、無線基地局の通常のフレームの構成は、1C3Tのフレーム構成である。

ところで、特開2000-102056号公報には、マスター基地局と、スレーブ基地局からなる無線基地局システムが開示されている。マスター基地局のフレームの構成は、通常のフレーム構成であり、1C3Tである。マスター基地局の制御チャネルは、マスター基地局とスレーブ基地局に共通に用いられる。それゆえ、スレーブ基地局では、4対のスロットのすべてに通話チャネルが割当てられる。つまり、スレーブ基地局の通常のフレームの構成は、4Tのフレーム構成である。したがって、この無線局システム全体のフレームの構成は、1C7Tである。

このようなマスター基地局とスレーブ基地局からなる無線基地局システムでは、 スレーブ基地局のフレームには、制御チャネルを割当てなくてもよいので、割当 てることのできる通話チャネルの数を増やすことができる。



ところで、この無線基地局システムに対して、移動局が発呼を行なう場合には、マスター基地局は、移動局からのリンクチャネル確立要求メッセージを受信して、マスター基地局またはスレーブ基地局のフレームに通話チャネルを割当てる。

マスター基地局のフレームに通話チャネルが割当てられるときには、リンクチャネル確立要求を受け取った基地局と、通話チャネルが割当てられた基地局とは、同一なので、問題ない。

しかしながら、スレーブ基地局のフレームに通話チャネルが割当てるときには、 リンクチャネル確立要求を受け取った基地局と、通話チャネルが割当てられた基 地局とは、相違する。この場合には、以下の問題がある。

マスター基地局の電波の状況が、移動局との通信に適した電波の状況にあって、マスター基地局では、リンクチャネル確立要求を受けることができたとしても、スレーブ基地局の電波の状況が、その移動局との間の通信に適した電波の状況でなく、移動局とスレーブ基地局との間で、適切にメッセージの交換などが行なわれない場合がある。そのような場合には、移動局からの発呼が失敗することになる。

それゆえに、この発明の目的は、マスター基地局と、複数のスレーブ基地局からなる無線基地局システムにおいて、移動局からの発呼を成功しやすくした無線基地局システム、当該無線基地局システムのチャネル割当方法、および当該無線基地局システムのチャネル割当プログラムを提供することである。

20

25

5

10

15

#### 発明の開示

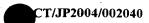
上記課題を解決するために、本発明に係わる無線基地局システムは、1台のマスター基地局と、複数台のスレーブ基地局と、マスター基地局およびスレーブ基地局を制御する制御装置からなる無線基地局システムであって、スレーブ基地局は、マスター基地局のフレームと自局のフレームとの同期をとるフレーム同期手段と、マスター基地局のフレーム内の受信用制御スロットと同一タイミングの自局のフレーム内の所定の受信用スロットを受信用制御スロットに設定するスロット設定手段とを備え、すべての基地局は、設定された受信用制御スロットで、リンクチャネル確立要求メッセージを受信したときに、当該スロットの受信レベル

10

15

20

25



を取得する受信レベル取得手段と、通話チャネル割当指示に応じて、フレーム内 の所定の送信用および受信用スロットに、リンクチャネル確立要求メッセージを 送信した移動局との間の通話チャネルを割当てる通話チャネル割当手段とを備え、 制御装置は、各基地局から受信レベルを受けて、当該受信レベルが最大の基地局 を特定し、特定した基地局に対して通話チャネル割当指示を送る割当指示手段を 備える。

好ましくは、スレーブ基地局の通話チャネル割当手段は、所定の受信用スロット以外で、所定の条件を満たす受信用スロットがあるときには、所定の条件を満たす受信用スロットに通話チャネルを割当て、所定の条件を満たす受信用スロットがないときに、所定の受信用スロットに通話チャネルを割当てる。

好ましくは、スレーブ基地局は、さらに、所定の受信用スロットに通話チャネルを割当てた後、所定の受信用スロット以外の受信用スロットのうち、所定の条件を満たす受信用スロットが生じたときには、通話チャネルが割当てられるスロットを所定の条件を満たす受信用スロットに切替える通話チャネル切替手段を含む。

本発明に係わるチャネル割当方法は、1台のマスター基地局と、複数台のスレーブ基地局と、マスター基地局およびスレーブ基地局を制御する制御装置からなる無線基地局システムにおけるチャネル割当方法であって、スレーブ基地局が、マスター基地局のフレームと自局のフレームとの同期をとるステップと、スレーブ基地局が、マスター基地局のフレーム内の受信用制御スロットと同一タイミングの自局のフレーム内の所定の受信用スロットを受信用制御スロットに設定するステップと、すべての基地局が、設定された受信用制御スロットで、リンクチャネル確立要求メッセージを受信したときに、当該スロットの受信レベルを取得するステップと、制御装置が、各基地局から受信レベルを受けて、当該受信レベルが最大の基地局を特定し、特定した基地局に対して通話チャネル割当指示を送るステップと、通話チャネル割当指示を受けた基地局が、フレーム内の所定の送信用および受信用スロットに、リンクチャネル確立要求メッセージを送信した移動局との間の通話チャネルを割当てるステップとを含む。

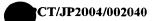
好ましくは、スレーブ基地局の通話チャネルを割当てるステップは、所定の受

10

15

20

25



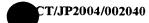
信用スロット以外で、所定の条件を満たす受信用スロットがあるときには、所定 の条件を満たす受信用スロットに通話チャネルを割当て、所定の条件を満たす受 信用スロットがないときに、所定の受信用スロットに通話チャネルを割当てる。

好ましくは、チャネル割当方法は、さらに、スレーブ基地局が、所定の受信用スロットに通話チャネルを割当てた後、所定の受信用スロット以外の受信用スロットのうち、所定の条件を満たす受信用スロットが生じたときには、通話チャネルが割当てられるスロットを所定の条件を満たす受信用スロットに切替えるステップを含む。

本発明に係わるチャネル割当プログラムは、1台のマスター基地局と、複数台のスレーブ基地局と、マスター基地局およびスレーブ基地局を制御する制御装置からなる無線基地局システムにおけるチャネル割当プログラムであって、コンピュータに、スレーブ基地局が、マスター基地局のフレームと自局のフレームとの同期をとるステップと、スレーブ基地局が、マスター基地局のフレーム内の受信用制御スロットと同一タイミングの自局のフレーム内の所定の受信用スロットを受信用制御スロットに設定するステップと、すべての基地局が、設定された受信用制御スロットで、リンクチャネル確立要求メッセージを受信したときに、当該スロットの受信レベルを取得するステップと、制御装置が、各基地局から受信レベルを受けて、当該受信レベルが最大の基地局を特定し、特定した基地局に対して通話チャネル割当指示を送るステップと、通話チャネル割当指示を受けた基地局が、フレーム内の所定の送信用および受信用スロットに、リンクチャネル確立要求メッセージを送信した移動局との間の通話チャネルを割当てるステップとを実行させる。

好ましくは、スレーブ基地局の通話チャネルを割当てるステップは、所定の受信用スロット以外で、所定の条件を満たす受信用スロットがあるときには、所定の条件を満たす受信用スロットに通話チャネルを割当て、所定の条件を満たす受信用スロットがないときに、所定の受信用スロットに通話チャネルを割当てる。

好ましくは、チャネル割当プログラムは、さらに、コンピュータに、スレーブ 基地局が、所定の受信用スロットに通話チャネルを割当てた後、所定の受信用スロット以外の受信用スロットのうち、所定の条件を満たす受信用スロットが生じ



たときには、通話チャネルが割当てられるスロットを所定の条件を満たす受信用 スロットに切替えるステップを実行させる。

したがって、本発明の無線基地局システム、チャネル割当方法、およびチャネル割当プログラムでは、移動局からの発呼を成功しやすくすることができる。

5

15

### 図面の簡単な説明

図1は、本発明の実施の形態に係わる無線基地局システムの構成を示す機能ブロック図である。

図2は、TDMA/TDD方式のフレームの構成を示す図である。

10 図3は、マスター基地局およびスレーブ基地局のフレームの構成を示す図である。

図4は、リンクチャネル確立要求メッセージのデータフォーマットを示す図で ある。

図5Aは、マスター基地局のフレームへの通話チャネル割当の例を示す図である。

図5Bは、スレーブ基地局のフレームへの通話チャネル割当の例を示す図である。

図5Cは、スレーブ基地局のフレームへの通話チャネル割当の別の例を示す図である。

20 図6は、リンクチャネル割当メッセージのデータフォーマットを示す図である。図7は、リンクチャネル割当拒否メッセージのデータフォーマットを示す図である。

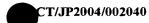
図8は、スレーブ基地局のフレーム内の通話チャネル切替えの例を示す図である。

25 図9は、通話チャネル切替指示メッセージのデータフォーマットを示す図である。

図10は、通話チャネル割当処理の動作手順を示すフローチャートである。 図11は、通話チャネル切替処理の動作手順を示すフローチャートである。

20

25



### 発明を実施するための最良の形態

以下、この発明の実施の形態を図面を参照して詳しく説明する。本実施の形態で使用する用語、および処理手順は、基本的に、「第2世代コードレス電話システム標準規格」RCR STD-28に基づく。

図1は、この発明の実施の形態に係わる無線基地局システムの構成を示す機能 ブロック図である。図1を参照して、この無線基地局システムは、マスター基地 局1aと、スレーブ基地局1bと、制御装置30とを備える。マスター基地局1 aと制御装置30との間、およびスレーブ基地局1bと制御装置30との間は、 ケーブルで接続されている。

10 マスター基地局1 a は、無線部2 a と、信号処理部3 a と、モデム部4 a と、マスター制御部5 a とを備える。スレーブ基地局1 b は、無線部2 b と、信号処理部3 b と、モデム部4 b と、スレーブ制御部5 b とを備える。

無線部2aは、受信部8aと、送信部9aと、RSSI検出部10aとを備える。

15 受信部8aは、選択ダイバーシチ受信によって選択したアンテナから受信した 高周波信号(RF信号)をダウンコンバートして、中間周波数の信号(IF信号) にするととともに、所定の電圧レベルに増幅する。

送信部9aは、中間周波数の信号(IF信号)をアップコンバートして、高周波信号(RF信号)にするとともに、所定の電圧レベルに増幅して、選択ダイバーシチ送信によって選択したアンテナへ出力する。

RSSI (Received Signal Strength Indicator) 検出部10 a は、受信した RF信号の受信レベルを検出し、マスター制御部5 a に出力する。

モデム部4 a は、変調部7 a と復調部6 a とを備える。変調部7 a は、送信信号に対して、 $\pi/4$ シフトQPSK方式の変調処理を施し、変調された信号を信号処理部6に出力する。復調部6 a は、信号処理部6で処理された受信信号に対して、 $\pi/4$ シフトQPSK方式の復調処理を施し、復調された情報をマスター制御部5 a に出力する。

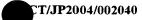
信号処理部3aは、PHSの規格に従って、同期処理、時分割処理、スクランブル、およびディスクランブルなどの信号処理を実行する。

10

15

20

25



信号処理部 3 a は、TDMA/TDD(Time Division Multiple Access / Time Division Duplex)方式に従って、時分割処理を行なう。図 2 は、TDMA/TD D方式のフレームの構成を示す。同図に示すように、TDMA/TDD方式では、1つのフレームは、下り(無線基地局→移動端末装置)と上り(移動端末装置→無線基地局)の4対のスロットで構成される。各スロットの長さは、6 2 5  $\mu$  s e c で 2 4 0 ビットであり、1フレームの長さは、5 m s e c で、8 スロットである。基地局側から見ると、下りの4つのスロットは、送信用のスロットであり、上りの4つのスロットは、受信用のスロットである。

4対のスロットは、制御チャネル(Control Channel:以下、CCH)、または 通話(情報)チャネル(Traffic Channel:以下、TCH)が割当てられる。CC Hが割当てられたスロットを制御スロットといい、TCHが割当てられたスロットを通話スロットという。CCHを通じてCCH情報が送信され、TCHを通じてTCH情報が送信される。CCH情報は、TCHを起動してTCHを確立する ために用いられる。

これらの各スロットの周波数は、必ずしも同一ではない。制御スロットには、 制御専用の周波数が利用され、通話スロットでは、多数の通信用周波数の中から 空いている周波数が利用される。

スレーブ基地局1b内の、無線部2bと、信号処理部3bと、モデム部4bとは、それぞれ、マスター基地局1a内の、無線部2aと、信号処理部3aと、モデム部4aと、同一の処理を行なうので、これらの構成要素の説明は繰返さない。

再び、図1を参照して、マスター制御部5 a は、受信レベル取得部13 a と、フレーム同期制御部11 a と、通話チャネル割当制御部20 a とを備える。スレーブ制御部5 b は、受信レベル取得部13 b と、フレーム同期制御部11 b と、通話チャネル割当制御部20 b と、受信用制御スロット設定制御部12 b と、通話チャネル切替制御部15 b とを備える。

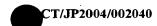
マスター制御部5 a 内のフレーム同期制御部11 a は、信号処理部3 a を制御して、他の基地局との間で、フレーム同期を行なわせる。各基地局は、100 m s e c の周期で、図2に示す送信用の下りのスロット1を用いて、C C H 情報を送信している。各基地局間で、このC C H 情報を送出するタイミングが重複して

10

15

20

25



いると、各基地局で送信されたCCH情報が干渉しあって、移動局では、正しく CCH情報を取得できないことがある。そこで、各基地局は、所定の周期(たと えば1日のうちの所定の時刻)で、他の基地局との間でフレーム同期を行ってい る。フレーム同期制御部11aは、他の基地局との間でフレーム同期を行なった 後、自局のフレームのタイミングを制御装置30のフレーム同期通知部33に送 信する。

スレーブ基地局1bのフレーム同期制御部11bは、制御装置30のフレーム同期通知部33からマスター基地局1aのフレームのタイミングを受けると、信号処理部3bを制御して、自局のフレームのタイミングをマスター基地局1aのフレームのタイミングと同一にさせる。フレーム同期制御部11bは、他の基地局とのフレーム同期が確立したときには、その旨を受信用制御スロット設定制御部12bに通知する。

スレーブ基地局1bの受信用制御スロット設定制御部12bは、フレーム同期制御部11bからフレーム同期を確立した旨の通知があったとき、または通話チャネル切替制御部15から通話チャネルを切替えた旨の通知があったときに、信号処理部3bを制御して、図3に示すように、マスター基地局1aの受信用制御スロットと同一のタイミングのスロットである第1番目の受信用スロットを受信用制御スロットに設定させる。スレーブ基地局1bでは、マスター基地局1aと異なり、送信用スロットには、制御スロットが設定されない。

マスター基地局1aの受信レベル取得部13aと、スレーブ基地局1bの受信 レベル取得部13aとは、同一の処理を行なう。すなわち、受信レベル取得部1 3a, bは、復調部6a, bから出力される、第1番目の受信用スロットで受信 した信号の復調データを取得し、それがリンクチャネル確立要求メッセージであ るか調べる。

図4は、リンクチャネル確立要求メッセージのデータフォーマットを示す。同

10

15

20

25



図を参照して、リンクチャネル確立要求メッセージは、過渡応答ランプアンプ(R)と、スタートシンボル(SS)と、プリアンブル(PR)と、ユニークワード(UW)と、チャネル制御(CI)と、基地局識別符号(CS-ID)と、移動局識別符号(PS-ID)と、情報ビットと、誤り検査ビット(CRC)とからなる。

過渡応答ランプアンプ(R)は、送信信号の立ち上がりと立下りの過渡状態をなめらかにするための信号である。スタートシンボル(SS)は、送信信号の開始を示すための信号である。プリアンブル(PR)は、受信信号からクロック信号を生成し、基地局と移動局との間で、ビット同期を確立するための信号である。ユニークワード(UW)は、ワード同期を確立するための信号である。チャネル制御(CI)は、このスロットが個別セル用チャネル(SCCH)として使用されることを示す。基地局識別符号(CS-ID)は、各基地局に割当てられた符号である。移動局識別符号(PS-ID)は、各基地局に割当てられた符号である。情報ビットに含まれるメッセージ種別は、このメッセージがリンク確立要求メッセージであることを示す。誤り検査ビット(CRC)は、生成多項式によって誤りを検出するためのビットである。

受信レベル取得部13a,bは、リンクチャネル確立要求メッセージを取得したときには、RSSI検出部10a,bに、次周期以降で、この受信用スロットの受信信号の受信レベルを検出させて、取得した受信レベルを制御装置30の通話チャネル割当指示部31に送る。

マスター基地局1 a の通話チャネル割当制御部20 a は、制御装置30の通話チャネル割当指示部31から通話チャネル割当の指示を受けたときには、フレーム内の第2~第4番目の受信用スロットの干渉レベルを測定する。

通話チャネル割当制御部20 a は、測定した第2~第4番目の受信用スロットの干渉レベルの最小値が所定の閾値以下であれば、信号処理部3 a を制御して、干渉レベルが最小のスロット(受信用スロット)と、これと対となる送信用スロットとに通話チャネルを割当てさせる。

図5Aは、マスター基地局のフレームへの通話チャネル割当の例を示す。同図に示されるように、マスター基地局1aのフレームの第4スロットに通話チャネルが割当てられている。

15

20

25



通話チャネル割当制御部20aは、測定した第2~第4番目の受信用スロット 干渉レベルの最小値が所定の閾値を越えるときには、割当不可と判定する。

スレーブ基地局1bの通話チャネル割当制御部20bは、制御装置30の通話チャネル割当指示部31から通話チャネル割当の指示を受けたときには、フレーム内の第2~第4番目の受信用スロットの干渉レベルを測定する。

通話チャネル割当制御部20bは、測定した第2~第4番目の受信用スロット 干渉レベルの最小値が所定の閾値以下であれば、信号処理部3bを制御して、干 渉レベルが最小のスロット(受信用スロット)と、これと対となる送信用スロットとに通話チャネルを割当てさせる。

10 図5Bは、スレーブ基地局のフレームへの通話チャネル割当の例を示す。同図に示されるように、スレーブ基地局1bのフレームの第2スロットに通話チャネルが割当てられている。

通話チャネル割当制御部20bは、測定した第2~第4番目の受信用スロットの干渉レベルの最小値が所定の閾値を越えるときには、第1番目の受信用スロットの干渉レベルを測定する。

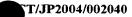
通話チャネル割当制御部20bは、測定した第1番目の受信用スロットの干渉レベルが所定の閾値以下であれば、信号処理部3bを制御して、第1番目のスロット(受信用スロットと送信用スロット)に通話チャネルを割当てさせる。

図5 Cは、スレーブ基地局のフレームへの通話チャネル割当の別の例を示す。 同図に示されるように、スレーブ基地局1bのフレームの第1スロットに通話チャネルが割当てられている。これにより、スレーブ基地局1bのフレームには、 受信用制御スロットが消失する。

通話チャネル割当制御部20bは、測定した第1番目の受信用スロットの干渉 レベルが所定の閾値を越えるときには、割当不可と判定する。

通話チャネル割当制御部20bは、通話チャネルを割当てたときには、制御装置30の割当結果通知部32に、通話チャネルを割当た旨と割当てたスロット番号とを通知する。

通話チャネル割当制御部20bは、通話チャネルを割当不可と判定したときには、制御装置30の割当結果通知部32に通話チャネルを割当不可と判定した旨



を通知する。

5

10

15

20

25

通話チャネル割当制御部20 a は、自局で通話チャネルを割当てたとき、および制御装置30の割当結果通知部32からスレーブ基地局1bで通話チャネルを割当てた旨と割当てたスロット番号とを受けたときには、信号処理部3a,bを制御して、リンクチャネル割当メッセージを送信させる。

図6は、リンクチャネル割当メッセージのデータフォーマットを示す。同図を参照して、リンクチャネル割当メッセージは、過渡応答ランプアンプ(R)と、スタートシンボル(SS)と、プリアンブル(PR)と、ユニークワード(UW)と、チャネル制御(CI)と、基地局識別符号(CS-ID)と、移動局識別符号(PS-ID)と、情報ビットと、誤り検査ビット(CRC)とからなる。過渡応答ランプアンプ(R)と、スタートシンボル(SS)と、プリアンブル(PR)と、ユニークワード(UW)と、チャネル制御(CI)と、基地局識別符号(CS-ID)と、移動局識別符号(PS-ID)と、誤り検査ビット(CRC)とは、リンクチャネル確立要求メッセージ内のものと同一である。

情報ビットに含まれるメッセージ種別は、このメッセージがリンク割当メッセージであることを示す。スロット番号は、通話チャネルが割当てられたスロット番号を示す。マスター基地局1aのフレームの第1~第4スロットのスロット番号を、それぞれ1~4とし、スレーブ基地局1bのフレームの第1~第4スロットのスロット番号を、それぞれ、5~8とする。

通話チャネル割当制御部20 a は、自局で通話チャネルを割当不可と判定したとき、および制御装置30の割当結果通知部32からスレーブ基地局1bで通話チャネルを割当不可と判定した旨の通知を受けたときには、信号処理部3a,bを制御して、リンクチャネル割当拒否メッセージを送信させる。

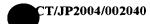
図7は、リンクチャネル割当拒否メッセージのデータフォーマットを示す。同図を参照して、リンクチャネル割当拒否メッセージは、過渡応答ランプアンプ(R)と、スタートシンボル(SS)と、プリアンブル(PR)と、ユニークワード(UW)と、チャネル制御(CI)と、基地局識別符号(CS-ID)と、移動局識別符号(PS-ID)と、情報ビットと、誤り検査ビット(CRC)とからなる。過渡応答ランプアンプ(R)と、スタートシンボル(SS)と、プリアンブル(P

10

15

20

25



R)と、ユニークワード(UW)と、チャネル制御(CI)と、基地局識別符号 (CS-ID) と、移動局識別符号 (PS-ID) と、誤り検査ビット (CRC) とは、リンクチャネル確立要求メッセージ内のものと同一である。

情報ビットに含まれるメッセージ種別は、このメッセージがリンク割当拒否メ ッセージであることを示す。

スレーブ基地局16の通話チャネル切替制御部156は、第1番目のスロット に通話チャネルを割当てた場合において、第2~第4番目の受信用スロットの干 渉レベルの最小値が所定の閾値以下となったときには、信号処理部3bを制御し て、干渉レベルが最小のスロット(受信用スロット)と、これと対となる送信用 スロットに通話チャネルを切替えさせるとともに、受信用制御スロット設定制御 部12bに通話チャネルを切替えた旨を通知する。

図8は、スレーブ基地局のフレーム内の通話チャネル切替の例を示す。同図に 示されるように、スレーブ基地局1bのフレームの第1スロットに割当てられて いた通話チャネルが切替によって、第3スロットへ割当てられる。また、受信用 の第1スロットが受信用制御スロットに再設定されている。

通話チャネル切替制御部15bは、通話チャネルを切替えたときには、信号処 理部3bを制御して、通話チャネル切替指示メッセージを送信させる。

図9は、通話チャネル切替指示メッセージのデータフォーマットを示す。同図 を参照して、通話チャネル切替指示メッセージは、過渡応答ランプアンプ(R) と、スタートシンボル (SS) と、プリアンブル (PR) と、ユニークワード (U W)と、チャネル制御(CI)と、SAと、情報ビットと、誤り検査ビット(C RC)とからなる。

過渡応答ランプアンプ(R)と、スタートシンボル(SS)と、プリアンブル (PR) と、ユニークワード (UW) と、チャネル制御 (CI) と、誤り検査ビ ット(CRC)とは、リンクチャネル確立要求メッセージ内のものと同一である。 チャネル制御 (CI) は、このスロットが低速付随制御チャネル (SACCH)

として使用されることを示す。SAは、低速付随制御信号を示す。

情報ビットに含まれるメッセージ種別は、このメッセージが通話チャネル切替 指示メッセージであることを示す。情報ビットに含まれる基地局識別符号(CS

10

15

20

25



ー I D) は、各基地局に割当てられた符号である。情報ビットに含まれるスロット番号は、通話チャネルが割当てられたスロット番号を示す。

制御装置30は、通話チャネル割当指示部31と、割当結果通知部32と、フレーム同期通知部33とを備える。

通話チャネル割当指示部31は、基地局から受信レベルを取得する。通話チャネル割当指示部31は、1つの基地局からのみ受信レベルを受けたときには、その基地局を通話基地局に選定する。通話チャネル割当指示部31は、2つの基地局から受信レベルを受けたときには、受信レベルが最大の基地局を通話基地局に選定する。通話チャネル割当指示部31は、選定した基地局の通話チャネル割当制御部に、通話チャネル割当の指示を送る。

割当結果通知部32は、通話チャネル割当制御部20bから通話チャネルを割当た旨と割当てたスロット番号とが通知されたとき、通話チャネル割当制御部20bから通話チャネルを割当不可と判定した旨を通知されたときには、通話チャネル割当制御部20aに、通知された情報を転送する。

フレーム同期通知部33は、マスター基地局1aのフレーム同期制御部11a から受けたフレームのタイミングをスレーブ基地局1bのフレーム同期制御部1 1bに通知する。

(通話チャネル割当動作)

図10は、この発明の実施の形態に係る無線基地局システムがソフトウエア的 に実行するの通話チャネル割当処理の動作手順を示すフローチャートである。無線基地局システムは、フロー図の各ステップを備えるプログラムを図示しないメモリから読み出して実行する。このプログラムは、外部からインストールすることができる。

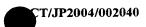
まず、マスター基地局1aのフレーム同期制御部11aは、マスター基地局1aのフレームのタイミングを制御装置30のフレーム同期通知部33に通知する。制御装置30のフレーム同期通知部33は、マスター基地局1aのフレーム同期制御部11から受けたフレームのタイミングをスレーブ基地局1bのフレーム同期制御部11bは、信号処理部3bを制御して、自局のフレームのタイミングを、マスター基地局1

10

15

20

25



a のフレームのタイミングと同一にさせる (ステップ 4 0 1)。

スレーブ基地局1bの受信用制御スロット割当制御部12bは、信号処理部3bを制御して、フレーム内の第1番目の受信用スロットを受信用制御スロットに割当てさせる(ステップS402)。

マスター基地局1 a およびスレーブ基地局1 b の受信レベル取得部13 a, b は、復調部6から出力される、第1番目の受信用スロットで受信した信号の復調データを取得し、それがリンクチャネル確立要求メッセージであるか否かを調べる(ステップS403)。

受信レベル取得部13a, bは、リンクチャネル確立要求メッセージを取得したときには、RSSI検出部10a, bに、次の周期で、この受信用スロットの受信信号の受信レベルを検出させて、取得した受信レベルを制御装置30の通話チャネル割当指示部31に送る(ステップS404)。

制御装置30の通話チャネル割当指示部31は、1つの基地局からのみ受信レベルを受けたときには、その基地局を通話基地局に選定する。制御装置30の通話チャネル割当指示部31は、2つの基地局から受信レベルを受けたときには、受信レベルが最大の基地局を通話基地局に選定する。通話チャネル割当指示部31は、選定した基地局の通話チャネル割当制御部に、通話チャネル割当の指示を送る(ステップS405)。

マスター基地局1 a の通話チャネル割当制御部20 a は、制御装置30の通話チャネル割当指示部31から通話チャネル割当の指示を受けたときには(ステップS406)、フレーム内の第2~第4番目の受信用スロットの干渉レベルを測定し、測定した第2~第4番目の受信用スロットの干渉レベルの最小値が所定の閾値以下であれば(ステップS407)、信号処理部3 a を制御して、干渉レベルが最小のスロット(受信用スロット)と、これと対となる送信用スロットとに通話チャネルを割当てさせる(ステップS408)。

一方、通話チャネル割当制御部20aは、測定した第2~第4番目の受信用スロットの干渉レベルの最小値が所定の閾値を越えるときには(ステップS407)、割当不可と判定する(ステップS409)。

スレーブ基地局1 b の通話チャネル割当制御部20 b は、制御装置30の通話

10

15

20

25



チャネル割当指示部 3 1 から通話チャネル割当の指示を受けたときには(ステップ S 4 0 6)、フレーム内の第 2 ~第 4 番目の受信用スロットの干渉レベルを測定し、測定した第 2 ~第 4 番目の受信用スロットの干渉レベルの最小値が所定の閾値以下であれば(ステップ S 4 1 0)、信号処理部 3 b を制御して、干渉レベルが最小のスロット(受信用スロット)と、これと対となる送信用スロットに通話チャネルを割当てさせる。通話チャネル割当制御部 2 0 b は、通話チャネルを割当てたときには、制御装置 3 0 の割当結果通知部 3 2 に、通話チャネルを割当た旨と、割当てたスロット番号(2 ~ 4 のいずれか)とを通知する。制御装置 3 0 の割当結果通知部 3 2 は、マスター基地局 1 a の通話チャネル割当制御部 2 0 a に、これらの通知を受けた情報を通知する(ステップ S 4 1 1)。

通話チャネル割当制御部20bは、測定した第2~第4番目の受信用スロットの干渉レベルの最小値が所定の閾値を越えるときには(ステップS410)、第1番目の受信用スロットの干渉レベルを測定し、測定した第1番目の受信用スロットの干渉レベルを測定し、測定した第1番目の受信用スロットの干渉レベルが所定の閾値以下であれば(ステップS412)、信号処理部3bを制御して、第1番目のスロット(受信用スロットと送信用スロット)に通話チャネルを割当てさせる。通話チャネル割当制御部20bは、通話チャネルを割当てたときには、制御装置30の割当結果通知部33に、通話チャネルを割当た旨と、割当てたスロット番号(=1)とを通知する。割当結果通知部33は、マスター基地局1aの通話チャネル割当制御部20aに、これらの通知を受けた情報を通知する(ステップS413)。

通話チャネル割当制御部20bは、測定した第1番目の受信用スロットの干渉レベルが所定の閾値を越えるときには(ステップS412)、割当不可と判定する。通話チャネル割当制御部20bは、通話チャネルを割当不可と判定したときには、制御装置30の割当結果通知部33に、通話チャネルを割当不可と判定した旨を通知する。割当結果通知部33は、マスター基地局1aの通話チャネル割当制御部20aに、これらの通知を受けた情報を通知する(ステップS414)。

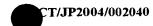
通話チャネル割当制御部20aは、自局で通話チャネルを割当てたとき、および制御装置30の割当結果通知部32からスレーブ基地局1bで通話チャネルを割当てた旨と割当てたスロット番号とを受けたときには、信号処理部3aを制御

10

15

20

25



して、リンクチャネル割当メッセージを送信させる(ステップS415)。

通話チャネル割当制御部20 a は、自局で通話チャネルが割当不可と判定したとき、および制御装置30の割当結果通知部33からスレーブ基地局1bで通話チャネルを割当不可と判定した旨の通知を受けたときには、信号処理部3aを制御して、リンクチャネル割当拒否メッセージを送信させる(ステップS416)。

### (通話チャネル切替動作)

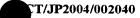
図11は、この発明の実施の形態に係る無線基地局システムがソフトウエア的 に実行するの通話チャネル切替処理の動作手順を示すフローチャートである。無線基地局システムは、フロー図の各ステップを備えるプログラムを図示しないメモリから読み出して実行する。このプログラムは、外部からインストールすることができる。

スレーブ基地局1bの通話チャネル切替制御部15bは、第1番目のスロットに通話チャネルを割当てた場合において(ステップS51)、第2~第4番目の受信用スロットの干渉レベルの最小値が所定の閾値以下となったときには(ステップS52)、信号処理部3bを制御して、干渉レベルが最小のスロット(受信用スロット)と、これと対となる送信用スロットとへ通話チャネルを切替えさせるとともに、受信用制御スロット設定制御部12bに通話チャネルを切替えた旨を通知する(ステップS53)。

スレーブ基地局1bの受信用制御スロット割当制御部12bは、信号処理部3bを制御して、フレーム内の第1番目の受信用スロットを受信用制御スロットに割当てさせる(ステップS54)。

通話チャネル切替制御部15bは、通話チャネルを切替えたときには、信号処理部3bを制御して、通話チャネル切替指示メッセージを送信させる(ステップ S55)。

以上のように、本実施の形態に係る無線基地局システムによれば、マスター基地局1aとスレーブ基地局1bの両方で、リンクチャネル確立要求を取得し、このリンクチャネル確立要求を取得したときの受信レベルが最大値の基地局のフレームに通話チャネルを割当てるので、リンクチャネル確立要求を受け取った基地局と通話チャネルが割当てられた基地局とが同一となり、移動局からの発呼を成



功しやすくすることができる。

### <変形例>

5

10

15

20

25

本発明は、上記の実施形態に限定されるものではなく、たとえば、以下の変形例も含まれる。

### (1) 受信用制御スロット

本発明の実施形態では、マスター基地局1 a とスレーブ基地局1 b のフレーム 内の受信用スロットの第1番目のスロットを受信用制御スロットに設定したが、 これに限定するものではなく、同一のタイミングであれば、第2~第4スロット のいずれであってもよい。

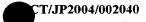
### (2) 第1スロットへの通話チャネルの割当て

本発明の実施形態では、スレーブ基地局1bのフレーム内の第2~第4スロットに通話チャネルを割当てることができない場合に、第1スロットへの通話チャネルの割当てを許すことにしたが、第1スロットへの通話チャネルの割当てを絶対的に禁止することとしてもよい。

今回開示された実施の形態はすべての点で例示であって制限的なものではない と考えられるべきである。本発明の範囲は上記した説明ではなくて特許請求の範囲によって示され、特許請求の範囲と均等の意味および範囲内でのすべての変更 が含まれることが意図される。

以上のように、本発明では、スレーブ基地局は、マスター基地局のフレームと自局のフレームとの同期をとり、マスター基地局のフレーム内の受信用制御スロットを同一タイミングの自局のフレーム内の所定の受信用スロットを受信用制御スロットに設定し、すべての基地局は、設定された受信用制御スロットで、リンクチャネル確立要求メッセージを受信したときに、当該スロットの受信レベルを取得し、通話チャネル割当指示に応じて、フレーム内の所定の送信用および受信用スロットに、リンクチャネル確立要求メッセージを送信した移動局との間の通話チャネルを割当て、制御装置は、各基地局から受信レベルを受けて、当該受信レベルが最大の基地局を特定し、特定した基地局に対して通話チャネル割当指示を送る。

したがって、本発明に係わる無線基地局システム、チャネル割当方法、および



チャネル割当プログラムでは、移動局からの発呼を成功しやすくすることができる。

# 産業上の利用可能性

マスター基地局と、複数のスレーブ基地局からなる無線基地局システムにおいて、発呼が成功しやすくなるので、PHSなどの無線基地局システムにおいて特に有効である。

10

15

25



### 請求の範囲

1. 1台のマスター基地局(1 a) と、複数台のスレーブ基地局(1 b) と、マスター基地局(1 a) およびスレーブ基地局(1 b) を制御する制御装置(3 0) からなる無線基地局システムであって、

スレーブ基地局(1b)は、

マスター基地局 (1 a) のフレームと自局のフレームとの同期をとるフレーム 同期手段 (1 1 b) と、

マスター基地局 (1 a) のフレーム内の受信用制御スロットと同一タイミング の自局のフレーム内の所定の受信用スロットを受信用制御スロットに設定するスロット設定手段 (1 2 b) とを備え、

すべての基地局(1a、1b)は、

前記設定された受信用制御スロットで、リンクチャネル確立要求メッセージを 受信したときに、当該スロットの受信レベルを取得する受信レベル取得手段(1 3a、13b)と、

通話チャネル割当指示に応じて、フレーム内の所定の送信用および受信用スロットに、リンクチャネル確立要求メッセージを送信した移動局との間の通話チャネルを割当てる通話チャネル割当手段(20a,20b)とを備え、

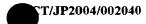
制御装置(30)は、

- 20 各基地局(1 a、1 b)から受信レベルを受けて、当該受信レベルが最大の基 地局を特定し、特定した基地局に対して、通話チャネル割当指示を送る割当指示 手段(31)を備える、無線基地局システム。
  - 2. 前記スレーブ基地局(1b)の通話チャネル割当手段(20b)は、前記所定の受信用スロット以外で、所定の条件を満たす受信用スロットがあるときには、前記所定の条件を満たす受信用スロットに通話チャネルを割当て、所定の条件を満たす受信用スロットがないときに、前記所定の受信用スロットに通話チャネルを割当てる、請求項1記載の無線基地局システム。
  - 3. 前記スレーブ基地局(1b)は、さらに、 前記所定の受信用スロットに通話チャネルを割当てた後、前記所定の受信用ス

15

20

25



ロット以外の受信用スロットのうち、所定の条件を満たす受信用スロットが生じたときには、前記通話チャネルが割当てられるスロットを前記所定の条件を満たす受信用スロットに切替える通話チャネル切替手段(15b)を含む、請求項2記載の無線基地局システム。

4. 1台のマスター基地局(1a)と、複数台のスレーブ基地局(1b)と、マスター基地局(1a)およびスレーブ基地局(1b)を制御する制御装置(30)からなる無線基地局システムにおけるチャネル割当方法であって、

スレーブ基地局 (1 b) が、マスター基地局 (1 a) のフレームと自局のフレームとの同期をとるステップと、

10 スレーブ基地局(1b)が、マスター基地局(1a)のフレーム内の受信用制 御スロットと同一タイミングの自局のフレーム内の所定の受信用スロットを受信 用制御スロットに設定するステップと、

すべての基地局(1 a、1 b)が、前記設定された受信用制御スロットで、リンクチャネル確立要求メッセージを受信したときに、当該スロットの受信レベルを取得するステップと、

制御装置(30)が、各基地局(1a、1b)から受信レベルを受けて、当該 受信レベルが最大の基地局を特定し、特定した基地局に対して通話チャネル割当 指示を送るステップと、

通話チャネル割当指示を受けた基地局が、フレーム内の所定の送信用および受信用スロットに、リンクチャネル確立要求メッセージを送信した移動局との間の 通話チャネルを割当てるステップとを含む、チャネル割当方法。

5. 前記スレーブ基地局(1b)の通話チャネルを割当てるステップは、前記所定の受信用スロット以外で、所定の条件を満たす受信用スロットがあるときには、前記所定の条件を満たす受信用スロットに通話チャネルを割当て、所定の条件を満たす受信用スロットがないときに、前記所定の受信用スロットに通話チャネルを割当てる、請求項4記載のチャネル割当方法。

6. 前記チャネル割当方法は、さらに、

前記スレーブ基地局(1b)が、前記所定の受信用スロットに通話チャネルを 割当てた後、前記所定の受信用スロット以外の受信用スロットのうち、所定の条

15

20

25



件を満たす受信用スロットが生じたときには、前記通話チャネルが割当てられる スロットを前記所定の条件を満たす受信用スロットに切替えるステップを含む、 請求項5記載のチャネル割当方法。

7. 1台のマスター基地局(1 a) と、複数台のスレーブ基地局(1 b) と、マスター基地局(1 a) およびスレーブ基地局(1 b) を制御する制御装置(3 0) からなる無線基地局システムにおけるチャネル割当プログラムであって、コンピュータに、

スレーブ基地局(1b)が、マスター基地局(1a)のフレームと自局のフレームとの同期をとるステップと、

10 スレーブ基地局(1b)が、マスター基地局(1a)のフレーム内の受信用制 御スロットと同一タイミングの自局のフレーム内の所定の受信用スロットを受信 用制御スロットに設定するステップと、

すべての基地局(1 a、1 b)が、前記設定された受信用制御スロットで、リンクチャネル確立要求メッセージを受信したときに、当該スロットの受信レベルを取得するステップと、

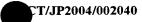
制御装置(30)が、各基地局(1a、1b)から受信レベルを受けて、当該 受信レベルが最大の基地局を特定し、特定した基地局に対して通話チャネル割当 指示を送るステップと、

通話チャネル割当指示を受けた基地局が、フレーム内の所定の送信用および受信用スロットに、リンクチャネル確立要求メッセージを送信した移動局との間の通話チャネルを割当てるステップとを実行させる、チャネル割当プログラム。

8. 前記スレーブ基地局 (1 b) の通話チャネルを割当てるステップは、前記所定の受信用スロット以外で、所定の条件を満たす受信用スロットがあるときには、前記所定の条件を満たす受信用スロットに通話チャネルを割当て、所定の条件を満たす受信用スロットがないときに、前記所定の受信用スロットに通話チャネルを割当てる、請求項7記載のチャネル割当プログラム。

9. 前記チャネル割当プログラムは、さらに、コンピュータに、

前記スレーブ基地局(1b)が、前記所定の受信用スロットに通話チャネルを 割当てた後、前記所定の受信用スロット以外の受信用スロットのうち、所定の条



件を満たす受信用スロットが生じたときには、前記通話チャネルが割当てられる スロットを前記所定の条件を満たす受信用スロットに切替えるステップを実行さ せる、請求項8記載のチャネル割当プログラム。 Street Co

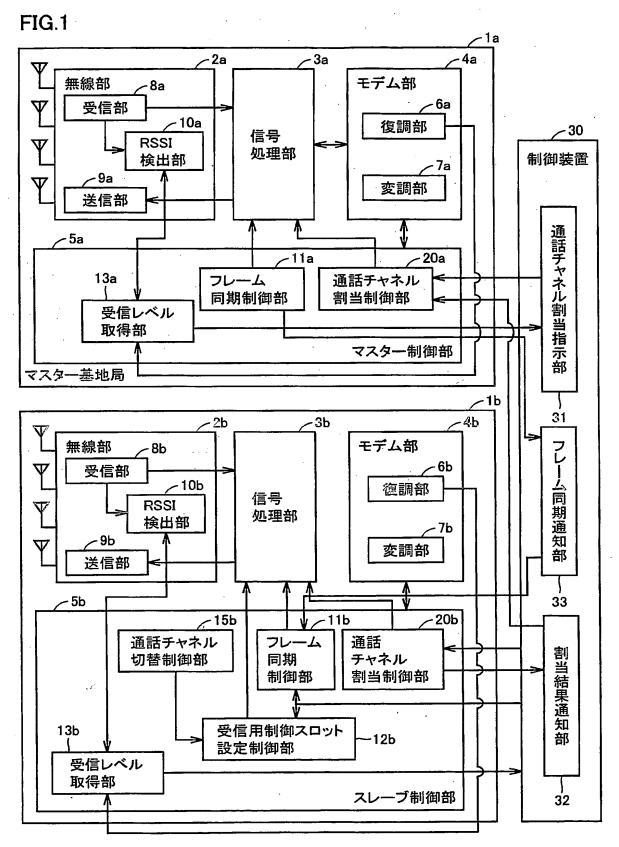


FIG.2

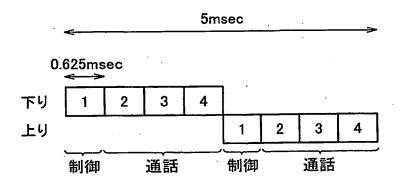
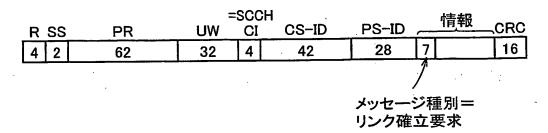


FIG.3

**5msec** 下り 制御チャネル

3/7

FIG.4



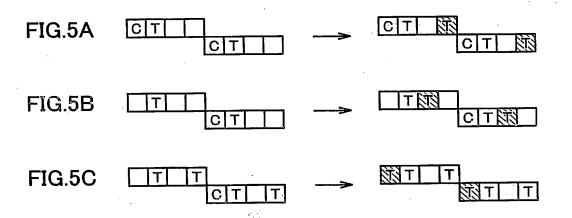
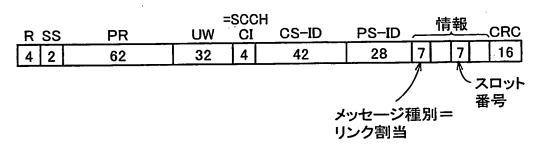


FIG.6





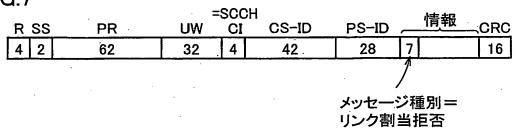
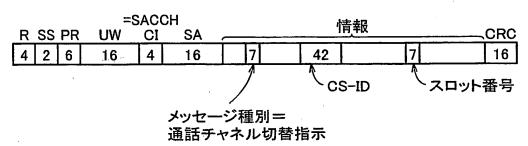
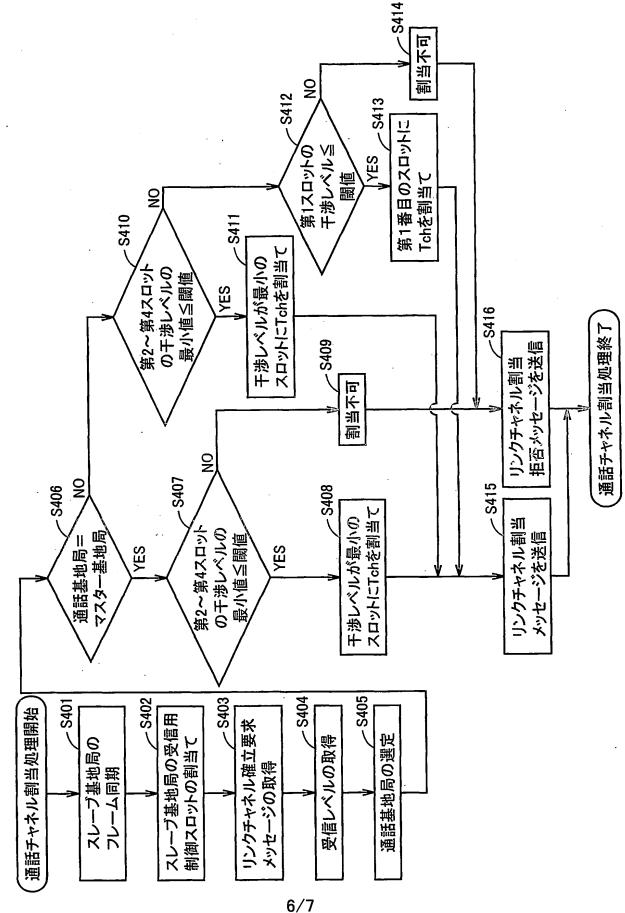


FIG.8



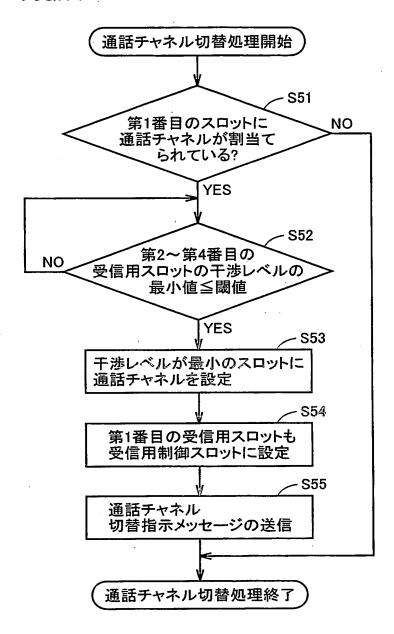
FIG.9





<u>ෆ්</u>

FIG.11





International application No.

		PCT/JP2	2004/002040
	CATION OF SUBJECT MATTER		
Int.CI	И Н04Q7/38, Н04J3/00		
		•	
According to Int	ernational Patent Classification (IPC) or to both national	al classification and IPC	•
B. FIELDS SE	ARCHED		
	nentation searched (classification system followed by cl		
Int.Cl	H04B7/24-7/26, H04Q7/00-7/38	, н04J3/00	•
	•		
	·		
	searched other than minimum documentation to the exte		
		oroku Jitsuyo Shinan Koho tsuyo Shinan Toroku Koho	1994-2004 1996-2004
		<u>.                                      </u>	
Electronic data b	pase consulted during the international search (name of	data base and, where practicable, search to	erms used)
ł	·		•
C. DOCUMEN	VTS CONSIDERED TO BE RELEVANT		
Category*	Citation of document, with indication, where ap	propriate, of the relevant passages	Relevant to claim No.
A	JP 2001-268630 A (Japan Radi	o Co., Ltd.),	1-9.
	28 September, 2001 (28.09.01)		
	Full text		
	(Family: none)		
A	JP 11-252639 A (Nihon Denki	Idotsushin Kabushiki	1-9/
	Kaisha),	•	
	17 September, 1999 (17.09.99)	,	
	Full text   (Family: none)/		
	(ramity: none,)		
A	JP 11-196459 A (Kyocera Corp	.),	1-9′
	21 July, 1999 (21.07.99), Full text		
l	rull text   (Family: none)/		,
	(ramply: none);		
			·
	ocuments are listed in the continuation of Box C.	See patent family annex.	·
•	gories of cited documents: efining the general state of the art which is not considered	"T" later document published after the int date and not in conflict with the applic	
to be of part	icular relevance	the principle or theory underlying the i	
"E" earlier appli filing date	cation or patent but published on or after the international	"X" document of particular relevance; the considered novel or cannot be consi	
"L" document which may throw doubts on priority claim(s) or which is		step when the document is taken alone	:
	ablish the publication date of another citation or other on (as specified)	"Y" document of particular relevance; the considered to involve an inventive	
	eferring to an oral disclosure, use, exhibition or other means	combined with one or more other such being obvious to a person skilled in th	
	ublished prior to the international filing date but later than date claimed	"&" document member of the same patent	
	· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·	<del> </del>	
Date of the actual completion of the international search 26 May, 2004 (26.05.04)		Date of mailing of the international sear	
. 20 May	, 2004 (20.03.04)	08 June, 2004 (08.0	50.04)
N		Audi de la Company	
Name and mailing address of the ISA/ Japanese Patent Office		Authorized officer	
Japane			
Facsimile No.	0 (second sheet) (January 2004)	Telephone No.	
1 01111 F C 1/13/V/21	o (Scoond Silect) (January 2004)		

## INTERNATIONAL SEARCH REPORT

International application No.
PCT/JP2004/002040

Category*	Citation of document, with indication, where appropriate, of the relevant passages	Relevant to claim No.
. ·	JP 9-327066 A (Nihon Denki Idotsushin Kabushiki Kaisha), 16 December, 1997 (16.12.97), Full text (Family: none)/	1-9
A	US 6119015 A (SamSung Electronic Co., Ltd.), 12 September, 2000 (12.09.00), Full text & DE 19738354 Al/ & KR 233710 B	
	18. <sup>7</sup>	
	·	
	· ·	

四次四直大	国际山嶼省 了 「 」 「 」 「 」 「 」 「 」	04/002040
A. 発明の属する分野の分類(国際特許分類(IPC)) Int. Cl <sup>7</sup> H04Q 7/38 H04J 3/00		
り、阿木・ベー・と八阪		
B. 調査を行った分野   調査を行った最小限資料(国際特許分類(IPC))		<del></del>
Int. Cl <sup>7</sup> H04B 7/24-7/26 H04Q 7/00-7/38 H04J 3/00		
最小限資料以外の資料で調査を行った分野に含まれるもの		
日本国実用新案公報       1922-1996年         日本国公開実用新案公報       1971-2004年         日本国登録実用新案公報       1994-2004年         日本国実用新案登録公報       1996-2004年	· · · · · ·	
国際調査で使用した電子データベース(データベースの名称、	調査に使用した用語)	•
'		
1		
C. 関連すると認められる文献		
引用文献の	まけ その関連する簡重の表示	関連する 請求の範囲の番号
JP 2001-268630 A (日本無線株式会社		(1) (1) (1) (1) (1) (1) (1) (1) (1) (1)
A (ファミリーなし)	1) 2001.09.20, 主义,	1-9
JP 11-252639 A (日本電気移動通信材 A (ファミリーなし)	朱式会社)1999.09.17,全文,	1-9
JP 11-196459 A (京セラ株式会社) 1 A (ファミリーなし)	999.07.21,全文,	1-9
1.		
図 C棚の続きにも文献が列挙されている。	□ パテントファミリーに関する別	紙を参照。
* 引用文献のカテゴリー 「A」特に関連のある文献ではなく、一般的技術水準を示すもの 「E」国際出願日前の出願または特許であるが、国際出願日以後に公表されたもの 「L」優先権主張に疑義を提起する文献又は他の文献の発行日若しくは他の特別な理由を確立するために引用する文献(理由を付す) 「O」口頭による開示、使用、展示等に言及する文献「P」国際出願日前で、かつ優先権の主張の基礎となる出願	の日の後に公表された文献 「T」国際出願日又は優先日後に公表出願と矛盾するものではなく、の理解のために引用するもの「X」特に関連のある文献であって、の新規性又は進歩性がないと考「Y」特に関連のある文献であって、上の文献との、当業者にとってよって進歩性がないと考えられ「&」同一パテントファミリー文献	発明の原理又は理論 当該文献のみで発明 えられるもの 当該文献と他の1以 自明である組合せに
国際調査を完了した日 26.05.2004	国際調査報告の発送日 08.6.2	004
国際調査機関の名称及びあて先 日本国特許庁(ISA/JP)	特許庁審査官(権限のある職員) 佐藤 聡史	5 J 8 9 4 3
郵便番号100-8915 東京都千代田区霞が関三丁目4番3号	電話番号 03-3581-1101	内線 9594
ハンキニュースの一、1日は何つク	Hamper of goot_title	гим ооо4

C (続き).	). 関連すると認められる文献				
引用文献の カテゴリー*	引用文献名 及び一部の箇所が関連するときは、その関連する箇所の表示	関連する 請求の範囲の番号			
A	JP 9-327066 A (日本電気移動通信株式会社) 1997.12.16, 全文, (ファミリーなし)	1-9			
. A	US 6119015 A (SamSung Electronics Co., Ltd.) 2000.09.12, 全文, & DE 19738354 A1, & KR 233710 B	1-9			
		·			
	• • • • • • • • • • • • • • • • • • •				